Métodos Iterativos para la Resolución Numérica de Sistemas de Ecuacionesl Lineales.

José Luis Ramírez B.

February 7, 2025

- Introducción
- Métodos Iterativos
- Refinamiento Iterativo
- 4 Métodos Iterativos de Punto Fijo
 - Método de Jacobi

• El método de Gauss y sus variantes se conocen con el nombre de métodos directos: se ejecutan un número finito de pasos y dan a lugar a una solución que sería exacta si no fuese por los errores de redondeo.

- El método de Gauss y sus variantes se conocen con el nombre de métodos directos: se ejecutan un número finito de pasos y dan a lugar a una solución que sería exacta si no fuese por los errores de redondeo.
- Cuando el tamaño de la matriz A es grande (n >> 100), la propagación del error de redondeo es también grande, y los resultados obtenidos pueden diferir de los exactos.

 Muchas de las matrices que aparecen en (SL) poseen la mayoría de sus elementos nulos. Estas matrices reciben el nombre de matrices dispersas o sparse.

- Muchas de las matrices que aparecen en (SL) poseen la mayoría de sus elementos nulos. Estas matrices reciben el nombre de matrices dispersas o sparse.
 - lacktriangle Si los elementos no nulos están distribuidos alrededor de la diagonal principal, son de aplicación todavía los métodos directos que conservan la estructura diagonal, como LU.

- Muchas de las matrices que aparecen en (SL) poseen la mayoría de sus elementos nulos. Estas matrices reciben el nombre de matrices dispersas o sparse.
 - Si los elementos no nulos están distribuidos alrededor de la diagonal principal, son de aplicación todavía los métodos directos que conservan la estructura diagonal, como LU.
 - ② Si no ocurre lo anterior, al aplicar métodos directos se produce un fenómeno de llenado. Entonces, si no se realiza una adaptación de los métodos directos los resultados no van a ser, en general, buenos.

• Un método iterativo que da resolución al sistema Ax = b es aquel que genera, a partir de un vector inicial $x^{(0)}$, una sucesión de vectores $x^{(1)}, x^{(2)}, \ldots$

- Un método iterativo que da resolución al sistema Ax = b es aquel que genera, a partir de un vector inicial $x^{(0)}$, una sucesión de vectores $x^{(1)}, x^{(2)}, \ldots$
- El método se dirá que es consistente con el sistema Ax = b, si el límite de dicha sucesión, en caso de existir, es solución del sistema.

- Un método iterativo que da resolución al sistema Ax = b es aquel que genera, a partir de un vector inicial $x^{(0)}$, una sucesión de vectores $x^{(1)}, x^{(2)}, \dots$
- El método se dirá que es consistente con el sistema Ax = b, si el límite de dicha sucesión, en caso de existir, es solución del sistema.
- Se dirá que el método es convergente si la sucesión generada por cualquier vector inicial $x^{(0)}$ es convergente a la solución del sistema.

- Un método iterativo que da resolución al sistema Ax = b es aquel que genera, a partir de un vector inicial $x^{(0)}$, una sucesión de vectores $x^{(1)}, x^{(2)}, \ldots$
- El método se dirá que es consistente con el sistema Ax = b, si el límite de dicha sucesión, en caso de existir, es solución del sistema.
- Se dirá que el método es convergente si la sucesión generada por cualquier vector inicial $x^{(0)}$ es convergente a la solución del sistema.
- El vector $r^{(k)} = b Ax^{(k)}$ es el vector residual obtenido en la k-ésima iteración.

Si un método es convergente es consistente, sin embargo, el recíproco no es cierto.

Si un método es convergente es consistente, sin embargo, el recíproco no es cierto.

Ejemplo:

El método $x^{(n+1)}=2x^{(n)}-A^{-1}b$ es consistente con el sistema Ax=b pero no es convergente. En efecto:

$$\begin{array}{rcl} x^{(n+1)} - x & = & 2x^{(n)} - A^{-1}b - x = 2x^{(n)} - 2x - A^{-1}b + x \\ & = & 2(x^{(n)} - x) - (A^{-1}b - x) \end{array}$$

y como $A^{-1}b = x$, se tiene que:

$$x^{(n+1)} - x = 2(x^{(n)} - x)$$

$$\begin{array}{rcl} x^{(n+1)} - x & = & 2x^{(n)} - A^{-1}b - x = 2x^{(n)} - 2x - A^{-1}b + x \\ & = & 2(x^{(n)} - x) - (A^{-1}b - x) \end{array}$$

y como $A^{-1}b = x$, se tiene que:

$$x^{(n+1)} - x = 2(x^{(n)} - x)$$

Si existe $\lim_{n\to\infty} x^{(n)} = x^*$, se tiene que:

$$x^* - x = 2(x^* - x) \Rightarrow x^* - x = 0 \Rightarrow x^* = x$$

es decir, el límite es solución del sistema Ax=b, por lo que el método es consistente.

Sin embargo, de $x^{(n+1)} - x = 2(x^{(n)} - x)$ se obtiene que:

$$||x^{(n+1)} - x|| = 2||x^{(n)} - x||$$

es decir, el vector $x^{(n+1)}$ dista el doble de lo que distaba $x^{(n)}$, por lo que el método no puede ser convergente.

• Al resolver un sistema de ecuaciones Ax = b utilizando un método numérico se obtiene una aproximación \tilde{x} de la verdadera solución del sitema.

- Al resolver un sistema de ecuaciones Ax = b utilizando un método numérico se obtiene una aproximación \tilde{x} de la verdadera solución del sitema.
- La exactitud de dicha solución depende de errores inherentes a los cálculos realizados.

- Al resolver un sistema de ecuaciones Ax = b utilizando un método numérico se obtiene una aproximación \tilde{x} de la verdadera solución del sitema.
- La exactitud de dicha solución depende de errores inherentes a los cálculos realizados.
- Sea x la solución exacta del sistema y \tilde{x} es la aproximación, por lo tanto cuando se sustituye \tilde{x} en el sistema se obtiene:

$$A\tilde{x} \approx b$$

esto significa que al realizar la resta $b - A\tilde{x} \neq 0$

• Definiendo a esta diferencia r (residuo), así $r = b - A\tilde{x}$.

- Definiendo a esta diferencia r (residuo), así $r = b A\tilde{x}$.
- La solución deseada es de la forma $\tilde{x}+z$ tal que al sustituir en el sistema de ecuaciones se obtenga

$$A(\tilde{x} + z) = b$$

- Definiendo a esta diferencia r (residuo), así $r = b A\tilde{x}$.
- La solución deseada es de la forma $\tilde{x}+z$ tal que al sustituir en el sistema de ecuaciones se obtenga

$$A(\tilde{x} + z) = b$$

$$A(\tilde{x} + z) = b$$

- Definiendo a esta diferencia r (residuo), así $r = b A\tilde{x}$.
- La solución deseada es de la forma $\tilde{x}+z$ tal que al sustituir en el sistema de ecuaciones se obtenga

$$A(\tilde{x} + z) = b$$

$$A(\tilde{x} + z) = b$$
$$A\tilde{x} + Az = b$$

- Definiendo a esta diferencia r (residuo), así $r = b A\tilde{x}$.
- La solución deseada es de la forma $\tilde{x}+z$ tal que al sustituir en el sistema de ecuaciones se obtenga

$$A(\tilde{x} + z) = b$$

$$\begin{array}{rcl} A(\tilde{x}+z) & = & b \\ A\tilde{x}+Az & = & b \\ Az & = & b-A\tilde{x} \end{array}$$

- Definiendo a esta diferencia r (residuo), así $r = b A\tilde{x}$.
- La solución deseada es de la forma $\tilde{x}+z$ tal que al sustituir en el sistema de ecuaciones se obtenga

$$A(\tilde{x} + z) = b$$

$$A(\tilde{x} + z) = b$$

$$A\tilde{x} + Az = b$$

$$Az = b - A\tilde{x}$$

$$Az = r$$

- Definiendo a esta diferencia r (residuo), así $r = b A\tilde{x}$.
- La solución deseada es de la forma $\tilde{x} + z$ tal que al sustituir en el sistema de ecuaciones se obtenga

$$A(\tilde{x} + z) = b$$

y desarrollando se obtiene

$$A(\tilde{x} + z) = b$$

$$A\tilde{x} + Az = b$$

$$Az = b - A\tilde{x}$$

$$Az = r$$

• Una vez que obtenida z se puede crear una mejor aproximación $\tilde{x}+z$ de la solución.

Al resolver el sistema Ax = b donde

$$A = \begin{bmatrix} 60 & 30 & 20 \\ 30 & 20 & 15 \\ 20 & 15 & 12 \end{bmatrix} \quad \text{y} \quad b = \begin{bmatrix} 110 \\ 65 \\ 47 \end{bmatrix}$$

suponiendo que una solución aproximada es
$$b = \begin{bmatrix} 0.9 \\ 0.8 \\ 1.2 \end{bmatrix}$$

• Aplicando un paso de refinamiento iterativo tomando $tol=10^{-5}$, se tendría que:

$$x^{(0)} = \left[\begin{array}{c} 0.9 \\ 0.8 \\ 1.2 \end{array} \right]$$

• Aplicando un paso de refinamiento iterativo tomando $tol=10^{-5}$, se tendría que:

$$x^{(0)} = \begin{bmatrix} 0.9 \\ 0.8 \\ 1.2 \end{bmatrix}$$

• Calculando el residuo $r^{(0)} = b - Ax^{(0)} = \begin{bmatrix} 8 \\ 4 \\ 2.6 \end{bmatrix}$

• Aplicando un paso de refinamiento iterativo tomando $tol=10^{-5}$, se tendría que:

$$x^{(0)} = \begin{bmatrix} 0.9 \\ 0.8 \\ 1.2 \end{bmatrix}$$

- Calculando el residuo $r^{(0)} = b Ax^{(0)} = \begin{bmatrix} 8 \\ 4 \\ 2.6 \end{bmatrix}$
- Verificando criterio de parada $||r^{(0)}||_{\infty} = 8 > tol$

 \bullet Obteniendo zresolviendo el sistema Az=rse obtiene $z=\begin{bmatrix}0.1\\0.2\\-0.2\end{bmatrix}$

$$z = \begin{bmatrix} 0.1\\ 0.2\\ -0.2 \end{bmatrix}$$

• Obteniendo z resolviendo el sistema Az = r se obtiene

$$z = \begin{bmatrix} 0.1\\ 0.2\\ -0.2 \end{bmatrix}$$

• Generando la nueva aproximación

$$x^{(1)} = x^{(0)} + z = \begin{bmatrix} 0.9 \\ 0.8 \\ 1.2 \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} 0.1 \\ 0.2 \\ -0.2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \end{bmatrix}$$

• Obteniendo z resolviendo el sistema Az = r se obtiene

$$z = \begin{bmatrix} 0.1\\0.2\\-0.2 \end{bmatrix}$$

• Generando la nueva aproximación

$$x^{(1)} = x^{(0)} + z = \begin{bmatrix} 0.9 \\ 0.8 \\ 1.2 \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} 0.1 \\ 0.2 \\ -0.2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \end{bmatrix}$$

• Calculando el residuo

$$r^{(1)} = b - Ax^{(1)} = \begin{bmatrix} -0.14210854715202 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix} \times 10^{-13}$$

• Verificando criterio de parada $||r^{(1)}||_{\infty} = 0.14210854715202 \times 10^{-13} < tol$

- Verificando criterio de parada $\|r^{(1)}\|_{\infty}=0.14210854715202\times 10^{-13} < tol$
- Según el criterio de parada la mejor aproximación es $x = \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \end{bmatrix}$

• Si suponemos que la solución aproximada al sistema lineal Ax = b se determina usando aritmética de t dígitos, se puede demostrar que el vector residual r para la aproximación \tilde{x} tiene la propiedad

$$||r|| = 10^{-t} ||A|| ||\tilde{x}||$$

• Si suponemos que la solución aproximada al sistema lineal Ax = b se determina usando aritmética de t dígitos, se puede demostrar que el vector residual r para la aproximación \tilde{x} tiene la propiedad

$$||r|| = 10^{-t} ||A|| ||\tilde{x}||$$

 De esta ecuación aproximada, se puede obtener una estimación del número de condición efectivo para la aritmética de t dígitos, sin la necesidad de invertir la matriz A.

• La aproximación del número de condición $\kappa(A)$ a t dígitos viene de considerar el sistema lineal Az = r.

- La aproximación del número de condición $\kappa(A)$ a t dígitos viene de considerar el sistema lineal Az = r.
- De hecho \tilde{z} , la solución aproximada de Az = r, satisface que

$$\tilde{z} \approx A^{-1}r = A^{-1}(b - A\tilde{x}) = A^{-1}b - A^{-1}A\tilde{x} = x - \tilde{x}$$

- La aproximación del número de condición $\kappa(A)$ a t dígitos viene de considerar el sistema lineal Az = r.
- De hecho \tilde{z} , la solución aproximada de Az = r, satisface que

$$\tilde{z} \approx A^{-1}r = A^{-1}(b - A\tilde{x}) = A^{-1}b - A^{-1}A\tilde{x} = x - \tilde{x}$$

• así que \tilde{z} es una estimación del error cometido al aproximar la solución del sistema original.

$$\|\tilde{z}\| \approx \|x - \tilde{x}\| = \|A^{-1}r\| \le \|A^{-1}\| \|r\|$$
$$\approx \|A^{-1}\| \left(10^{-t} \|A\| \|\tilde{x}\|\right) = 10^{-t} \|\tilde{x}\| \kappa(A)$$

- La aproximación del número de condición $\kappa(A)$ a t dígitos viene de considerar el sistema lineal Az = r.
- De hecho \tilde{z} , la solución aproximada de Az = r, satisface que

$$\tilde{z} \approx A^{-1}r = A^{-1}(b - A\tilde{x}) = A^{-1}b - A^{-1}A\tilde{x} = x - \tilde{x}$$

• así que \tilde{z} es una estimación del error cometido al aproximar la solución del sistema original.

$$\|\tilde{z}\| \approx \|x - \tilde{x}\| = \|A^{-1}r\| \le \|A^{-1}\| \|r\|$$
$$\approx \|A^{-1}\| \left(10^{-t} \|A\| \|\tilde{x}\|\right) = 10^{-t} \|\tilde{x}\| \kappa(A)$$

• Esto proporciona una aproximación para el número de condición involucrado en la solución del sistema Ax = b usando t dígitos:

$$\kappa(A) \approx 10^t \frac{\|\tilde{z}\|}{\|\tilde{x}\|}$$

• El sistema lineal Ax = b dado por

$$\begin{pmatrix} 3.333 & 15920 & -10.333 \\ 2.222 & 16.71 & 9.612 \\ 1.5611 & 5.1791 & 1.6852 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 15913 \\ 28.544 \\ 8.4254 \end{pmatrix}$$

tiene la solución exacta $x = (1, 1, 1)^t$

• El sistema lineal Ax = b dado por

$$\begin{pmatrix} 3.333 & 15920 & -10.333 \\ 2.222 & 16.71 & 9.612 \\ 1.5611 & 5.1791 & 1.6852 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 15913 \\ 28.544 \\ 8.4254 \end{pmatrix}$$

tiene la solución exacta $x = (1, 1, 1)^t$

• Usando eliminación Gaussiana y aritmética de redondeo de 5 dígitos a

$$\begin{pmatrix}
3.333 & 15920 & -10.333 & 15913 \\
0 & -10596 & 16.501 & -10580 \\
0 & 0 & -5.079 & -4.7
\end{pmatrix}$$

La solución aproximada a este sistema es

$$\tilde{x}^{(0)} = (1.2001; 0.99991; 0.92538)^t$$

• El vector residual correspondiente a \tilde{x} calculado con doble precisión (y luego redondeado a cinco dígitos) es

$$\begin{array}{lll} r^{(0)} & = & b - A\tilde{x}^{(0)} = \\ & = & \begin{pmatrix} 15913 \\ 28.544 \\ 8.4254 \end{pmatrix} - \begin{pmatrix} 3.333 & 15920 & -10.333 \\ 2.222 & 16.71 & 9.612 \\ 1.5611 & 5.1791 & 1.6852 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1.2001 \\ 0.99991 \\ 0.92538 \end{pmatrix} \\ & = & \begin{pmatrix} -0.0051818 \\ 0.27413 \\ -0.18616 \end{pmatrix} \end{array}$$

• El vector residual correspondiente a \tilde{x} calculado con doble precisión (y luego redondeado a cinco dígitos) es

$$\begin{array}{lll} r^{(0)} & = & b - A\tilde{x}^{(0)} = \\ & = & \left(\begin{array}{c} 15913 \\ 28.544 \\ 8.4254 \end{array} \right) - \left(\begin{array}{ccc} 3.333 & 15920 & -10.333 \\ 2.222 & 16.71 & 9.612 \\ 1.5611 & 5.1791 & 1.6852 \end{array} \right) \left(\begin{array}{c} 1.2001 \\ 0.99991 \\ 0.92538 \end{array} \right) \\ & = & \left(\begin{array}{c} -0.0051818 \\ 0.27413 \\ -0.18616 \end{array} \right) \end{array}$$

• así que

$$||r^{(0)}||_{\infty} = 0.27413$$

• La estimación del número de condición se obtiene resolviendo primero el sistema $Az^{(0)}=r$:

$$\left(\begin{array}{ccc} 3.333 & 15920 & -10.333 \\ 2.222 & 16.71 & 9.612 \\ 1.5611 & 5.1791 & 1.6852 \end{array} \right) \left(\begin{array}{c} z_1 \\ z_2 \\ z_3 \end{array} \right) = \left(\begin{array}{c} -0.0051818 \\ 0.27413 \\ -0.18616 \end{array} \right)$$

• La estimación del número de condición se obtiene resolviendo primero el sistema $Az^{(0)} = r$:

$$\begin{pmatrix} 3.333 & 15920 & -10.333 \\ 2.222 & 16.71 & 9.612 \\ 1.5611 & 5.1791 & 1.6852 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} z_1 \\ z_2 \\ z_3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -0.0051818 \\ 0.27413 \\ -0.18616 \end{pmatrix}$$

• La solución $z^{(0)} = (-0.20008; 8.9989 \times 10^{-5}; 0.074607)^t$ Usando la estimación del número de condición

$$\kappa(A) \approx 10^5 \frac{\|\tilde{z}^{(0)}\|_{\infty}}{\|\tilde{x}^{(0)}\|_{\infty}} = \frac{10^5 (0.20008)}{1.2001} = 16672$$

• Calculado $\tilde{z}^{(0)}$ se puede generar la nueva aproximación $\tilde{x}^{(1)}$

$$\tilde{x}^{(1)} = \tilde{x}^{(0)} + \tilde{z}^{(0)} = (1.0000; 1.0000; 0.99999)^t$$

 \bullet Calculado $\tilde{z}^{(0)}$ se puede generar la nueva aproximación $\tilde{x}^{(1)}$

$$\tilde{x}^{(1)} = \tilde{x}^{(0)} + \tilde{z}^{(0)} = (1.0000; 1.0000; 0.99999)^t$$

• y el error real en esta aproximación es

$$||x - \tilde{x}^{(1)}|| \infty = 1.0 \times 10^{-5}$$

• Calculado $\tilde{z}^{(0)}$ se puede generar la nueva aproximación $\tilde{x}^{(1)}$

$$\tilde{x}^{(1)} = \tilde{x}^{(0)} + \tilde{z}^{(0)} = (1.0000; 1.0000; 0.99999)^t$$

• y el error real en esta aproximación es

$$||x - \tilde{x}^{(1)}|| \infty = 1.0 \times 10^{-5}$$

• calculando $r^{(1)}=b-A\tilde{x}^{(1)},$ y resolviendo el sistema $Az^{(1)}=r^{(1)},$ se obteniene

$$\tilde{z}^{(1)} = (-2.7003 \times 10^{-8}; 1.2973 \times 10^{-8}; 9.9817 \times 10^{-6})^t$$

• Calculado $\tilde{z}^{(0)}$ se puede generar la nueva aproximación $\tilde{x}^{(1)}$

$$\tilde{x}^{(1)} = \tilde{x}^{(0)} + \tilde{z}^{(0)} = (1.0000; 1.0000; 0.99999)^t$$

• y el error real en esta aproximación es

$$||x - \tilde{x}^{(1)}|| \infty = 1.0 \times 10^{-5}$$

• calculando $r^{(1)} = b - A\tilde{x}^{(1)}$, y resolviendo el sistema $Az^{(1)} = r^{(1)}$, se obteniene

$$\tilde{z}^{(1)} = (-2.7003 \times 10^{-8}; 1.2973 \times 10^{-8}; 9.9817 \times 10^{-6})^t$$

• Puesto que $\|\tilde{z}^{(1)}\| \le 10^{-5}$, se concluye que

$$\tilde{x}^{(2)} = \tilde{x}^{(1)} + \tilde{z}^{(1)} = (1.0000; 1.0000; 1.0000)^t$$

es suficientemente preciso.

• Se ha usado la estimación $\tilde{z} \approx x - \tilde{x}$, donde \tilde{z} es la solución aproximada al sistema Az = r.

- Se ha usado la estimación $\tilde{z} \approx x \tilde{x}$, donde \tilde{z} es la solución aproximada al sistema Az = r.
- A partir de este resultado, se genera la nueva aproximación $\tilde{x} + \tilde{z}$.

- Se ha usado la estimación $\tilde{z} \approx x \tilde{x}$, donde \tilde{z} es la solución aproximada al sistema Az = r.
- A partir de este resultado, se genera la nueva aproximación $\tilde{x} + \tilde{z}$.
- Este proceso puede ser repetido para refinar la solución sucesivamente hasta alcanzar convergencia.

Algoritmo

```
input: A \in \mathbb{R}^{n \times n}, b \in \mathbb{R}^n, Número máximo de iteraciones N,
          tolerancia TOL.
output: Solución aproximada x \in \mathbb{R}^n.
Resolver Ax = b
for k \leftarrow 1 to N do
    r = b - Ax
    Resolver Ay = r (usando eliminación Gaussiana en el mismo orden
     que en el paso 1).
    Calcular K(A) = 10^t \frac{||y||}{||x||} (solo se calcula la primera vez).
   x = x + y
    if ||y|| < TOL then
        salida x
end
```

Algorithm 1: Algoritmo de Refinamiento Iterativo.

Esquemas de Punto Fijo

Supongase un (SL) Ax = b, se busca una matriz $T \in \mathcal{M}_n$ y un vector $c \in \mathbb{R}^n$, de forma que la matriz I - T sea inversible y que la única solución del sistema lineal

$$\underbrace{x = Tx + c}_{(I-T)x = c}$$

es la solución de Ax = b.

Esquemas de Punto Fijo

Considerando $x^{(0)} \in \mathbb{R}^n$ un vector arbitrario, se construye una sucesión de vectores $\{x\}_{k=0}^{\infty}$ dada por

$$x^{(k+1)} = Tx^{(k)} + c; \qquad k \in \mathbb{N} \cup \{0\}$$

y se pretende que la sucesión $\{x\}_k$ converja a la solución del sistema lineal.

Esquemas de Punto Fijo

Definición

El método iterativo $x^{(k+1)} = Tx^{(k)} + c$ es convergente si existe un vector $x \in \mathbb{R}^n$ tal que:

$$\lim_{k \to \infty} x^{(k)} = x$$

para cualquier vector inicial $x^{(0)} \in \mathbb{R}^n$. En ese caso,

$$x = Tx + c$$

El error en cada iteración se puede medir, por tanto como:

El error en cada iteración se puede medir, por tanto como:

$$e^{(k)} = x^{(k)} - x$$

El error en cada iteración se puede medir, por tanto como:

$$e^{(k)} = x^{(k)} - x$$

El error en cada iteración se puede medir, por tanto como:

$$e^{(k)} = x^{(k)} - x$$

$$e^{(k)} = x^{(k)} - x = (Tx^{(k-1)} + c) - (Tx + c) = T(x^{(k-1)} - x) =$$

El error en cada iteración se puede medir, por tanto como:

$$e^{(k)} = x^{(k)} - x$$

$$e^{(k)} = x^{(k)} - x = (Tx^{(k-1)} + c) - (Tx + c) = T(x^{(k-1)} - x) = Te^{(k-1)} = \dots = T^k e^{(0)}$$

El error en cada iteración se puede medir, por tanto como:

$$e^{(k)} = x^{(k)} - x$$

$$e^{(k)} = x^{(k)} - x = (Tx^{(k-1)} + c) - (Tx + c) = T(x^{(k-1)} - x) =$$

$$Te^{(k-1)} = \dots = T^k e^{(0)}$$

$$\Rightarrow e^{(k)} = T^k e^{(0)}$$

El error en cada iteración se puede medir, por tanto como:

$$e^{(k)} = x^{(k)} - x$$

Se tiene que:

$$e^{(k)} = x^{(k)} - x = (Tx^{(k-1)} + c) - (Tx + c) = T(x^{(k-1)} - x) =$$

$$Te^{(k-1)} = \dots = T^k e^{(0)}$$

$$\Rightarrow e^{(k)} = T^k e^{(0)}$$

De ese modo, el error en las iteraciones depende de las potencias sucesivas de la matriz T, lo que dará el criterio para la convergencia del Método Iterativo.

• Se mostró por inducción que

$$e^{(k)} = T^k e^{(0)}$$

• Se mostró por inducción que

$$e^{(k)} = T^k e^{(0)}$$

• Entonces $e^{(k)} \to 0$ para todo $e^{(0)}$ si y sólo si $T^k \to 0$.

$$\lim_{k \to \infty} \|e^{(k)}\| \to 0 \quad sii \quad \lim_{k \to \infty} \|T^k\| \to 0$$

• Se mostró por inducción que

$$e^{(k)} = T^k e^{(0)}$$

• Entonces $e^{(k)} \to 0$ para todo $e^{(0)}$ si y sólo si $T^k \to 0$.

$$\lim_{k \to \infty} \|e^{(k)}\| \to 0 \quad sii \quad \lim_{k \to \infty} \|T^k\| \to 0$$

• Si T es una matriz diagonalizable, exiten matrices P y Λ , tales que $T = P\Lambda P^{-1}$, donde Λ es una matriz diagonal con los autovalores de T en la diagonal.

$$T = P\Lambda P^{-1}$$

$$T^{k} = P\Lambda P^{-1}P\Lambda P^{-1} \cdots P\Lambda P^{-1}$$

$$T^{k} = P\Lambda^{k}P^{-1}$$

Donde

$$\Lambda^k = \left(egin{array}{ccc} \lambda_1^k & & & & \ & \lambda_2^k & & & \ & & \ddots & & \ & & & \lambda_n^k \end{array}
ight)$$

Donde

$$\Lambda^k = \left(egin{array}{ccc} \lambda_1^k & & & & \ & \lambda_2^k & & & \ & & \ddots & & \ & & & \lambda_n^k \end{array}
ight)$$

• De esta manera

$$\lim_{k \to \infty} ||T^k|| \to 0 \quad \Rightarrow \quad \lim_{k \to \infty} ||P\Lambda^k P^{-1}|| \to 0 \Rightarrow \lim_{k \to \infty} ||\Lambda^k|| \to 0$$
$$\Rightarrow \quad \lim_{k \to \infty} |\lambda_i^k| \to 0 \Rightarrow |\lambda_i| < 1 \quad i = 1, 2, \dots, n$$

 Si la magnitud de todos los autovalores de la matriz de iteración T son menores que 1, entonces el esquema iterativo es convergente.

 Si la magnitud de todos los autovalores de la matriz de iteración T son menores que 1, entonces el esquema iterativo es convergente.

Teorema

Un esquema iterativo definido por $x^{(k+1)} = Tx^{(k)} + c$ es convergente si y sólo si $\rho(T) < 1$.

Criterio de Convergencia

 Si la magnitud de todos los autovalores de la matriz de iteración T son menores que 1, entonces el esquema iterativo es convergente.

Teorema

Un esquema iterativo definido por $x^{(k+1)} = Tx^{(k)} + c$ es convergente si y sólo si $\rho(T) < 1$.

• Es más sencillo calcular la norma de una matriz que el cálculo de sus autovalores

$$\begin{array}{lcl} Tx & = & \lambda x \\ \|Tx\| & = & |\lambda| \|x\| \\ \|Tx\| & \leq & \|T\| \|x\| \end{array} \right\} \Rightarrow |\lambda| \|x\| \leq \|T\| \|x\| \Rightarrow |\lambda| \leq \|T\|$$

Criterio de Convergencia

 Si la magnitud de todos los autovalores de la matriz de iteración T son menores que 1, entonces el esquema iterativo es convergente.

Teorema

Un esquema iterativo definido por $x^{(k+1)} = Tx^{(k)} + c$ es convergente si y sólo si $\rho(T) < 1$.

• Es más sencillo calcular la norma de una matriz que el cálculo de sus autovalores

$$\begin{array}{lll} Tx & = & \lambda x \\ \|Tx\| & = & |\lambda|\|x\| \\ \|Tx\| & \leq & \|T\|\|x\| \end{array} \right\} \Rightarrow |\lambda|\|x\| \leq \|T\|\|x\| \Rightarrow |\lambda| \leq \|T\|$$

Por lo que una condición suficiente para la convergencia es: $\|T\|<1$

• En el diseño de un método iterativo, además de asegurar la consistencia y convergencia del método, es importante el concepto de velocidad de convergencia.

- En el diseño de un método iterativo, además de asegurar la consistencia y convergencia del método, es importante el concepto de velocidad de convergencia.
- Supongase que se tiene una aproximación de la solución, $x^{(k)}$ con q cifras significativas,

$$\|e^{(k)}\| \leq \frac{1}{2} 10^{-q} \|x\|$$

- En el diseño de un método iterativo, además de asegurar la consistencia y convergencia del método, es importante el concepto de velocidad de convergencia.
- Supongase que se tiene una aproximación de la solución, $x^{(k)}$ con q cifras significativas,

$$||e^{(k)}|| \le \frac{1}{2} 10^{-q} ||x||$$

• y se desea saber cuántas iteraciones más se tienen que hacer para obtener m cifras correctas más. Interesa, por lo tanto, saber cuántas iteraciones N hay que hacer para que,

$$||e^{(k+N)}|| \le \frac{1}{2} 10^{-(q+m)} ||x||$$

es decir

$$||e^{(k+N)}|| \le 10^{-m} ||e^{(k)}||$$

• Esto permitirá dar información sobre la velocidad con que la sucesión de aproximaciones $x^{(k)}$ se acerca a la solución.

- Esto permitirá dar información sobre la velocidad con que la sucesión de aproximaciones $x^{(k)}$ se acerca a la solución.
- Se sabe que $e^{(k+N)} = T^N e^{(k)}$, que tomando norma es

$$||e^{(k+N)}|| \le ||T^N|| ||e^{(k)}||$$

- Esto permitirá dar información sobre la velocidad con que la sucesión de aproximaciones $x^{(k)}$ se acerca a la solución.
- Se sabe que $e^{(k+N)} = T^N e^{(k)}$, que tomando norma es

$$||e^{(k+N)}|| \le ||T^N|| ||e^{(k)}||$$

• De manera que para conseguir las m cifras significativas es suficiente exigir que $\|T^N\| \le 10^{-m}$ o, equivalentemente

$$-\log_{10}\|T^N\| \ge m$$

- Esto permitirá dar información sobre la velocidad con que la sucesión de aproximaciones $x^{(k)}$ se acerca a la solución.
- Se sabe que $e^{(k+N)} = T^N e^{(k)}$, que tomando norma es

$$||e^{(k+N)}|| \le ||T^N|| ||e^{(k)}||$$

• De manera que para conseguir las m cifras significativas es suficiente exigir que $||T^N|| \le 10^{-m}$ o, equivalentemente

$$-\log_{10}\|T^N\| \ge m$$

• Así, para conseguir m cifras significativas es suficiente hacer N iteraciones con

$$N \geq \frac{m}{R}$$

• Donde R se define como:

$$R = -\frac{1}{N} \log_{10} \|T^N\| = -\log_{10} \left(\|T^N\|^{1/N} \right)$$

- El parámetro R se puede interpretar como la velocidad de convergencia: cuanto mayor es R menos iteraciones hay que hacer para incrementar la precisión en la aproximación.
- Se puede comprobar que

$$\lim_{N \to \infty} ||T^N||^{1/N} = \rho(T)$$

por lo tanto, la velocidad asintótica de convergencia del método es

$$R_{\infty} = \log_{10} \left(\frac{1}{\rho(T)} \right)$$

• El radio espectral hace el papel del factor asintótico de convergencia del método.

- El radio espectral hace el papel del factor asintótico de convergencia del método.
- Para $\rho(T) \simeq 0$, la velocidad de convergencia R_{∞} es muy grande y el método tiene una convergencia muy rápida.

- El radio espectral hace el papel del factor asintótico de convergencia del método.
- Para $\rho(T) \simeq 0$, la velocidad de convergencia R_{∞} es muy grande y el método tiene una convergencia muy rápida.
- Para $\rho(T) = 1 \varepsilon$, con $\varepsilon \simeq 0$ positivo, la velocidad de convergencia es positiva pero pequeña y el método converge pero lo hace lentamente.

- El radio espectral hace el papel del factor asintótico de convergencia del método.
- Para $\rho(T) \simeq 0$, la velocidad de convergencia R_{∞} es muy grande y el método tiene una convergencia muy rápida.
- Para $\rho(T)=1-\varepsilon$, con $\varepsilon\simeq 0$ positivo, la velocidad de convergencia es positiva pero pequeña y el método converge pero lo hace lentamente.
- En cambio, si $\rho(T)>1$ la velocidad de convergencia es negativa por lo que la convergencia no está asegurada.

Considerando la descomposición

$$A = M - N$$
, M regular

Considerando la descomposición

$$A = M - N$$
, M regular

El sistema Ax = b se puede escribir en la forma

$$Mx = Nx + b$$
, es decir, $x = M^{-1}Nx + M^{-1}b$

lo que sugiere el esquema iterativo

Considerando la descomposición

$$A = M - N$$
, M regular

El sistema Ax = b se puede escribir en la forma

$$Mx = Nx + b$$
, es decir, $x = M^{-1}Nx + M^{-1}b$

lo que sugiere el esquema iterativo

$$x^{(k+1)} = M^{-1}Nx^{(k)} + M^{-1}b$$

donde $T = M^{-1}N$ y $c = M^{-1}b = (I - T)A^{-1}b$, por lo que el método así construido es consistente con el sistema.

• El esquema anterior tambén es esquivalente a

$$x^{(k+1)} = x^{(k)} + M^{-1}(b - Ax^{(k)})$$

donde $r^{(k)}=b-Ax^{(k)}$ es el residual de la k-ésima iteración y M es un precondicionador del sistema.

• El esquema anterior tambén es esquivalente a

$$x^{(k+1)} = x^{(k)} + M^{-1}(b - Ax^{(k)})$$

donde $r^{(k)} = b - Ax^{(k)}$ es el residual de la k-ésima iteración y M es un precondicionador del sistema.

 \bullet En lo sucesivo se considera la descomposición aditiva de la matriz A como

donde L_A es la parte triangular inferior de la matriz sin incluir la diagonal, D_A es la diagonal de A, y U_A es la parte triangular superior sin incluir la diagonal.

• Se basa en una descomposición de la matriz A del tipo A=M-N , con M=D, parte diagonal de la matriz A, y N=L+U

- Se basa en una descomposición de la matriz A del tipo A=M-N , con M=D, parte diagonal de la matriz A, y N=L+U
- Obliga a resolver un sistema diagonal en cada paso.

- Se basa en una descomposición de la matriz A del tipo A=M-N , con M=D, parte diagonal de la matriz A, y N=L+U
- Obliga a resolver un sistema diagonal en cada paso.
- De esta manera queda que A = D L U = D (L + U), por lo tanto el sistema se transforma en:

$$Ax = b \Leftrightarrow (D - (L + U))x = b \Leftrightarrow Dx = (L + U)x + b$$

• Así, se calcula la solución del sistema, como el límite de la sucesión $\{x^{(k)}\}_{k\in\mathbb{N}}$ donde se define el término (k+1)-ésimo como:

$$x^{(k+1)} = D^{-1}(L+U)x^{(k)} + D^{-1}b$$

siendo así su matriz de iteración:

$$T = D^{-1}(L+U)$$

Entonces el sistema ha sido escrito como un proceso iterativo de la forma

$$x^{(n+1)} = Tx^{(n)} + c.$$

• Dado un sistema de ecuaciones:

$$\left\{ \begin{array}{l} a_{1,1}x_1+a_{1,2}x_2+\cdots+a_{1,i}x_i+\cdots+a_{1,n}x_n=b_1 \\ a_{2,1}x_1+a_{2,2}x_2+\cdots+a_{2,i}x_i+\cdots+a_{2,n}x_n=b_2 \\ & \vdots \\ a_{i,1}x_1+a_{i,2}x_2+\cdots+a_{i,i}x_i+\cdots+a_{i,n}x_n=b_i \\ & \vdots \\ a_{n,1}x_1+a_{n,2}x_2+\cdots+a_{n,i}x_i+\cdots+a_{n,n}x_n=b_n \end{array} \right.$$

• Si $a_{i,i} \neq 0$ para todo i = 1, ..., n, entonces despejando x_i de la i-ésima ecuación, obtenemos el sistema equivalente

$$x_i = -\sum_{j=1, j \neq i}^{n} \left(\frac{a_{i,j}}{a_{i,i}}\right) x_j + \frac{b_i}{a_{i,i}}, \quad i = 1, \dots, n$$

• Si $a_{i,i} \neq 0$ para todo i = 1, ..., n, entonces despejando x_i de la i-ésima ecuación, obtenemos el sistema equivalente

$$x_i = -\sum_{j=1, j \neq i}^{n} \left(\frac{a_{i,j}}{a_{i,i}}\right) x_j + \frac{b_i}{a_{i,i}}, \quad i = 1, \dots, n$$

• Conocido $x^{(k-1)}$, se calcula la aproximación $x^{(k)}$, mediante la fórmula:

$$x_i^{(k)} = \frac{b_i - \sum_{j=1, j \neq i}^n a_{i,j} x_j^{(k-1)}}{a_{i,i}}, \quad i = 1, \dots, n$$

que es llamada fórmula escalar de iteración del método de Jacobi.

Ejemplo:

Resolver el sistema de ecuaciones

$$\begin{pmatrix} 4 & 1 & 0 \\ 1 & 4 & 1 \\ 0 & 1 & 4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -3 \\ 10 \\ 1 \end{pmatrix}$$

cuya solución es el vector

$$\begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -1.5 \\ 3 \\ -0.5 \end{pmatrix}$$

y tomando como vector inicial
$$x^{(0)} = \begin{pmatrix} -1 \\ 4 \\ -1 \end{pmatrix}$$

Procedamos a realizar la descomposición de la matriz del sistema:

$$M = D = \left(\begin{array}{ccc} 4 & 0 & 0 \\ 0 & 4 & 0 \\ 0 & 0 & 4 \end{array} \right) \quad L = \left(\begin{array}{ccc} 0 & 0 & 0 \\ -1 & 0 & 0 \\ 0 & -1 & 0 \end{array} \right) \quad U = \left(\begin{array}{ccc} 0 & -1 & 0 \\ 0 & 0 & -1 \\ 0 & 0 & 0 \end{array} \right)$$

con

$$N = L + U$$

Para comprobar si estamos convergiendo a la solución tomaremos elvalor de la norma del residuo $r^{(k)} = b - Ax^{(k)}$.

$$r^{(0)} = b - Ax^{(0)} = \begin{pmatrix} -3 \\ -4 \\ 1 \end{pmatrix} \Rightarrow ||r^{(0)}||_{\infty} = 4$$

El primero paso del esquema vendría dado por:

$$Dx^{(1)} = Nx^{(0)} + b = (L+U)x^{(0)} + b$$

$$\begin{pmatrix} 4 & 0 & 0 \\ 0 & 4 & 0 \\ 0 & 0 & 4 \end{pmatrix} x^{(1)} = \begin{pmatrix} 0 & -1 & 0 \\ -1 & 0 & -1 \\ 0 & -1 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} -1 \\ 4 \\ -1 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} -3 \\ 10 \\ 1 \end{pmatrix}$$

Y al resolver el sistema diagonal:

$$x^{(1)} = \left(\begin{array}{c} -1.75\\3\\-0.75 \end{array}\right)$$

Con vector residual

$$r^{(1)} = \begin{pmatrix} 1 \\ 0.5 \\ 1 \end{pmatrix} \Rightarrow ||r^{(1)}||_{\infty} = 1$$

Ejemplo:

Por tanto, el residuo ha disminuido. Si seguimos iterando:

$$x^{(2)} = \begin{pmatrix} -1.5 \\ 3.125 \\ -0.5 \end{pmatrix} \|r^{(2)}\|_{\infty} = 0.5$$

$$x^{(3)} = \begin{pmatrix} -1.5312 \\ 3.0000 \\ -0.50312 \end{pmatrix} \|r^{(3)}\|_{\infty} = 0.125$$

$$x^{(4)} = \begin{pmatrix} -1.5 \\ 3.0156 \\ -0.5 \end{pmatrix} \|r^{(4)}\|_{\infty} = 0.0625$$

$$x^{(5)} = \begin{pmatrix} -1.5039 \\ 3.0000 \\ -0.5039 \end{pmatrix} \|r^{(5)}\|_{\infty} = 1.5625e - 02$$